PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-305827

(43) Date of publication of application: 02.11.2000

(51)Int.Cl.

G06F 12/00 G06F 15/00

GOGF 19/00

(21)Application number: 11-116371

(71)Applicant: BUSINESS BRAIN SHOWA OTA INC

(22)Date of filing:

23.04.1999

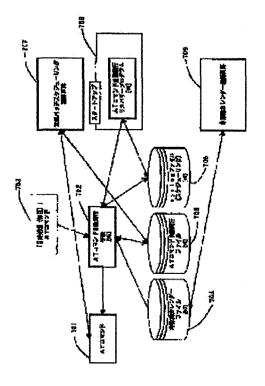
(72)Inventor: HIKITA TOMOHISA

(54) DATA PROCESSING SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To efficiently and accurately perform an updating process, etc., for input data by updating data stored in a database according to the schedules corresponding to the kinds of individual data update jobs.

SOLUTION: In a scheduled delayed batch process of the data processing system, an AT command automatic issuing means 702 issues an AT command 701 according to a previously set command automatic issue program and the data updating process is started in response to it. The issuing schedule for the AT command 701 is followed according to command issue schedule data stored in an AT command automatic execution file 705. The data write to the AT command automatic execution file 705, i.e., the setting of the update schedule is carried out by using a regular batch scheduling registration picture 707. Consequently, the best update schedule corresponding to the updating process can easily be set.



(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-305827

(P2000-305827A)

(43)公開日 平成12年11月2日(2000.11.2)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ		Ž	7]}*(参考)
G06F	12/00	5 1 8	G 0 6 F	12/00	518A	5B082
		505			505	5B085
	15/00	3 1 0		15/00	3 1 0 U	
	19/00			15/22	N	

審査請求 有 請求項の数6 OL (全 16 頁)

(22)出願日 平成11年4月23日(1999.4.23) (71)出願人 397042229

株式会社ビジネスプレイン太田昭和 東京都千代田区内幸町二丁目2番3号

(72)発明者 疋田 知久

東京都文京区後來一丁目1番10号日本生命 水道橋ビル 株式会社ビジネスプレイン太 田昭和内

(74)代理人 100093241

弁理士 宮田 正昭 (外1名)

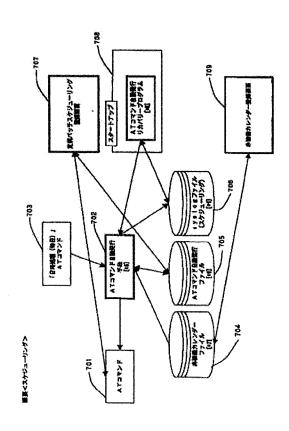
Fターム(参考) 5B082 AA00 EA07 EA10 CB04 CB07 5B085 BA07 BG07 CC17

(54) 【発明の名称】 データ処理システム

(57)【要約】

【課題】 データ処理システムにおけるデータ更新処理 を効率よく実行するとともに、クライアントからの重複 データ更新を排除することの可能なデータ処理システム を提供する。

【解決手段】 任意のスケジュールで各種の更新処理を 自動実行するように設定可能とした。更新スケジュール を例えば毎日、毎週、毎月一定時刻に実行するようにコ マンド自動発行ファイルを作成し、ファイルに従ぶた処 理を行なうことで最適データ更新処理が可能になる。ま た、データベース格納レコードに更新日時および更新回 数データを付加し、データ更新時に、これら付加データ に基づいて更新可否の判定を行い、適切な更新処理を実 現する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 データを格納するデータベースと、該データベースに対するデータ入出力管理を実行するデータベース管理サーバと、データ処理を実行するアプリケーションサーバと、前記データベースに対するアクセスを行なうクライアント装置とを有するデータ処理システムにおいて、

1

個々のデータ更新ジョブに対応させてデータ更新開始コマンド発行スケジュールを設定したコマンド自動発行ファイルと、該コマンド自動発行ファイルに設定されたコマンド発行スケジュールに従ってデータ更新開始コマンドを発行するコマンド自動発行手段とを有するデータ更新管理手段を有し、

前記データ更新管理手段の制御に基づいて、個々のデータ更新ジョブに応じたスケジュールに従って前記データベースに格納されたデータの更新処理を実行する構成を有することを特徴とするデータ処理システム。

【請求項2】前記コマンド自動発行ファイルは、

個々のデータ更新ジョブに対応したデータ更新開始コマンドと、該データ更新開始コマンドの発行タイミングと 20 して任意の日付間隔、時間間隔での発行スケジュールを設定可能な構成を有することを特徴とする請求項1に記載のデータ処理システム。

【請求項3】前記データ更新管理手段は、前記コマンド 自動発行手段によるコマンド発行の稼動、非稼動日を設 定した非稼動カレンダーファイルを有し、

前記コマンド自動発行手段は、前記非稼動カレンダーファイルに設定された非稼動日には前記コマンド自動発行ファイルに設定されたコマンド発行を停止する構成を有することを特徴とする請求項1または2に記載のデータ処理システム。

【請求項4】 データを格納するデータベースを有し、該 データベース手段に対するデータ入出力管理を実行する データベース管理サーバと、データ処理を実行するアプ リケーションサーバと、前記データベースに対するアク セス可能なクライアント装置とを有するデータ処理シス テムにおいて、

前記データベース内に格納するデータのデータ更新制御 を実行するデータ更新制御手段を有し、

前記データ更新制御手段は、クライアントからのレコー 40 ド照会時において該レコードに設定された更新内容デー タと、前記データベースに対する更新処理開始時におけ るデータベース内の対応レコードの更新内容データとの 比較処理を実行し、両更新内容データの一致する場合に のみデータベース内の前記レコードの更新処理を実行す る構成を有することを特徴とするデータ処理システム。

【請求項5】前記更新内容データはレコード更新日付データおよび更新回数データを含み、

前記データ更新制御手段は、クライアントからのレコー ような会計処理システムでは、複数のユーザが各ユーザ ド照会時における該レコードのレコード更新日付データ 50 端末から会計データ入力を行い、入力データをデータベ

および更新回数データと、前記データベースに対する更新処理開始時におけるデータベース内の対応レコードのレコード更新日付データおよび更新回数データ更新内容データとの比較処理を実行する構成を有することを特徴とする請求項4に記載のデータ処理システム。

【請求項6】前記データ更新制御手段は、クライアントからのレコード照会時における該レコードのレコード更新日付データおよび更新回数データと、前記データベースに対する更新処理開始時におけるデータベース内の対応レコードのレコード更新日付データおよび更新回数データ更新内容データとが一致した場合、更新処理を実行するとともに、該更新レコードに対して新たなレコード更新日付データおよび更新回数データを設定して前記データベースに格納することを特徴とする請求項4または5に記載のデータ処理システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、データ処理システムに関する。さらに詳しくは、複数のユーザによってアクセス可能なデータベースを有し、データの書き換え、あるいは新たなデータの入力等、データベース内の格納データの更新処理が行われる構成を持つデータ処理システムに関する。本発明は、特に会計処理システムとして最適なデータ処理システムである。

[0002]

30

【従来の技術】データベースに格納されたデータを必要に応じて取り出し、取得データに対して修正等、様々な処理を実行し、また新たなデータの入力を随時行なうデータ処理システムが様々な形で利用されている。ネットワーク等の通信手段を介してデータベースに接続されたクライアント通信端末においてデータを表示、加工、あるいは新たなデータの入力を行ない、またネットワーク接続サーバ等のデータ処理装置においてデータ処理を実行するシステムが、例えば金融情報処理システム、会計情報処理システム、文書情報処理システム等、様々な分野において使用されている。

【0003】例えば、会計処理分野においては、コンピュータを用いた会計処理システムが多数開発されており、ユーザインタフェースを介して入力された各種の会計データに基づいて様々な会計処理プログラムを実行し、クライアント装置からの入力データあるいはアプリケーションサーバにおける処理データをデータベースに格納するとともに、格納データに基づいて伝票、請求書、各種の会計書類の生成、出力を実行するシステムが多く使用されている。さらに、ネットワークによって企業の本店、支店等を結び多数のユーザ端末を接続し、複数端末においてデータ入力、出力が可能なネットワーク型会計システムも急速に普及している。このような会計処理システムでは、複数のユーザが各ユーザが合力を会計処理システムでは、複数のユーザが各ユーザ

ースに蓄積するとともに、様々なアプリケーションプロ グラムによって蓄積データの会計処理を実行して損益計 算書、残高試算表、資金繰り表等、各種の会計データを 作成する。

【0004】一般的な会計処理システムは、振替伝票、 入金伝票、出金伝票等の会計データを入力データとし、 これらを所定の会計規則に従い仕訳処理を実行し、仕訳 日記帳、総勘定元帳、残高試算表、損益計算書等、各種 の帳票データを生成する。例えば日々発生する売上げに よる入金処理、経費の支出による出金処理、給与の支給 10 等による振り替え処理等をユーザ端末から逐次入力し、 データ処理手段がこれら入力されたデータの処理を実行 して各種の帳表データの生成を行う。さらに、月ごとあ るいは年度ごと等、所定の会計期間ごとの会計処理の締 め処理および決算処理を行い各種の帳票、集計表等を出 力する。

【0005】このような会計処理システムの構成の一例 として、図1に示すような多層構造のサーバシステムが ある。図1に示すシステムは、複数のクライアント装置 101, 102, 103、アプリケーションサーバ10 4、およびアプリケーションサーバ104の上位サーバ としてのデータベースサーバ105がネットワーク10 6に接続された構成となっている。

【0006】アプリケーションサーバ104は、各種の 会計処理をサーバ1041、1042内のアプリケーシ ョンプログラムに従って実行する。例えばクライアント 装置において入力された交通費等に係る出金データを、 所定の会計処理プログラムに従って仕訳処理を実行して 仕訳データを作成したり、あるいは勘定科目ごとの帳簿 データを生成する等である。また、アプリケーションサ 30 れ、元帳残高データベース306と、補助簿残高データ ーバ104はクライアント装置においてなされたデータ ベース1052に格納されたデータの修正に基づく処理 も実行し、このような処理がなされた場合はデータベー ス内のデータの更新処理をデータベースサーバ105に 対して要求する。アプリケーションサーバ104の上位 サーバとして存在するデータベースサーバ105は、デ ータベース管理サーバ1051、データベース1052 を有し、データベース1052のデータ入出力管理を実 行する。

【0007】このような複数のサーバを持つシステムに 40 おいては、アプリケーションを実行する下位サーバとク ライアント間において発生する様々なデータ処理と、ア プリケーションを実行する下位サーバとデータベース管 理を実行する上位サーバ間で発生するデータ更新処理の タイミング調整が問題となる。すなわち、クライアント 端末101~103は逐次、任意のタイミングでデータ 入力を行なうが、既にデータベース1052内に格納さ れたデータを参照したり、修正したりする処理を行なう ことがある。この場合、クライアント側はこれらの参照 データが有効な最新データであることを要求する。しか 50

し、データベース内のデータを常に最新データとして維 持するためにはデータ更新を頻繁に実行しなければなら ない。しかし、入力データの発生毎に逐次データ更新処 理を行なったのでは、データ処理のパフォーマンスが低 下するという問題が発生する。

【0008】これらのデータ更新における問題点を図 2、図3のクライアントとデータベース間の処理関係を 示した図に基づいて簡単に説明する。図2は図1に示す 会計処理システムにおいてリアルタイム更新、すなわち 新規データ入力毎の更新処理を行なった場合の問題点を 示したものである。各クライアント装置201、20 2, 203からは各種データをデータベース205、2 06、207から取り出して様々な処理、例えばデータ 照会、データ作成処理を実行する。クライアント装置 2 0 1 から入力された仕訳伝票に基づいて元帳残高データ ベース206および補助簿残高データベース207のデ ータベースの更新処理がリアルタイムで、すなわちデー タ入力毎に逐次実行されると、これらのデータベース 2 06、207のデータを参照するクライアント202, 203は常に最新の更新データを出力することができ る。しかし、伝票入力を行なうクライアント201はデ ータ入力毎に更新処理が実行されるので、更新プロセス に時間を費やすことになり、データ入力処理のパフォー マンスが低下するという問題が発生する。

【0009】一方、図3はデータ更新を夜間に集中して 実行するシステムを説明する図である。クライアント装 置301から入力された仕訳データは、仕訳データベー ス305に入力され、夜間に仕訳データベース305内 に格納された入力データに基づいて更新処理が実行さ ベース307のデータの更新がなされる。この場合、ク ライアント端末301からのデータ入力時はデータベー ス305に対するデータ格納処理のみとなり処理速度は 向上する。しかしながら、クライアント装置302、3 03におけるデータベース306、307のデータ参照 処理では前日のデータを参照することとなり、最新の更 新データが得られないという欠点が発生する。このよう にデータ更新処理は、リアルタイム更新においてもまた 夜間バッチ処理においても問題点が存在する。

【0010】さらに、図1に示すようなデータ処理シス テムではクライアント相互のデータアクセスの競合が発 生し、アクセス競合時のクライアントによるデータ更 新、データ修正が実行された場合にも問題が発生する。 図1のクライアント装置101~103の各端末はそれ ぞれ任意のタイミングでデータのアクセスおよび入力が 可能な構成であるので、1つの同じデータをほぼ同じタ イミングで複数のクライアントがアクセスする場合があ り、このような場合に誤った処理がなされる可能性があ る。

【0011】具体的な例を図4、図5を用いて説明す

る。図4、図5では、説明を分かりやすくするため図1 のシステムのクライアント装置101~103中に各種 データの入力、修正を行なう担当者用端末と、担当者用 端末からの入力データに対する承認データを入力する管 理者用端末とが存在するものとしている。

【0012】図4は、誤った処理の発生しない最適タイ ミングでの処理シーケンスを示し、図5はデータアクセ スの競合が発生し、誤った処理がなされる場合を示して いる。図4、図5とも各種データ入力を実行する担当者 用端末、入力データに対する承認処理を行なう管理者用 10 端末、伝票修正処理を実行してデータベースに対するデ ータ格納処理を実行するアプリケーションサーバ、さら に会計データを格納したデータベース、これら各装置間 でのデータ転送およびデータ処理がステップ (1) から ステップ(4)まで順次、時系列で実行される。

【0013】図4において、まずステップ(1)におい て、担当者用端末がデータベースから修正対象となる伝 票データを取り出し、ステップ (2) で金額訂正を行な う。訂正されたデータはアプリケーションサーバに転送 され、伝票修正処理が実行されてデータベースに格納さ。20 れる。次にステップ(3)において、管理者用端末がデ ータベースから未承認伝票を取り出し、ステップ (4) においてこの未承認伝票の承認入力を行ない、承認デー タをアプリケーションサーバに転送してアプリケーショ ンサーバは伝票データに対する承認処理を行なって、こ の承認済みデータはデータベースに格納される。このよ うな処理手順においては何ら問題は発生しない。

【0014】一方、図5では担当者用端末と管理者用端 末とが同一データに対してほぼ同時にそれぞれの処理を 行なおうとした場合の例を2つ示している。図5 (A) は、ステップ(1)の担当者用端末の修正伝票データの 照会処理と、ステップ(3)の伝票修正処理との間に、 管理者用端末が同じデータに対する照会処理、すなわち ステップ(2)の処理を実行した場合である。このケー スにおいて、管理者用端末における伝票承認は、担当者 において修正された伝票に対してではなく、修正前の伝 票に対して承認がなされるので、最終的にデータベース に格納される承認済みの伝票データは、管理者が承認し た金額とは異なるものとなり、誤ったデータが格納され てしまうことになる。

【0015】図5(B)は、ステップ(1)の担当者用 端末の修正伝票データの照会処理と、ステップ (4) の 修正処理との間に、管理者用端末が同じデータに対する 照会処理と承認処理、すなわちステップ(2)、(3) の処理を実行した場合である。このケースにおいても、 管理者用端末における伝票承認は、担当者において修正 された伝票に対してではなく、修正前の伝票に対して承 認がなされるので、最終的にデータベースに格納される 承認済みの伝票データは、管理者が承認した金額とは異 なるという事態が発生する。

【0016】このように、複数のクライアント端末から のデータアクセスが競合し、それぞれのデータ処理が並 列に実行されるデータ処理システムにおいては、誤った データ処理がなされる場合がある。

[0017]

【発明が解決しようとする課題】本発明のデータ処理シ ステムは、上述のような従来のデータ処理システムにお けるデータ更新における問題点を解決するものであり、 入力データの更新処理、入力データの修正処理等を効率 よくかつ正確に実行可能なデータ処理システムを提供す ることを目的とする。

【0018】特に、本発明のデータ処理システムは、上 位、下位のサーバの多層サーバ構成を持つデータ処理シ ステムにおけるデータ更新処理を効率よく実行し、さら に異なるクライアントからの重複データ更新を排除する ことの可能なデータ処理システムを実現することを目的 とする。

[0019]

【課題を解決するための手段】上述の目的を達成するた めに本発明のデータ処理システムは、データを格納する データベースと、該データベースに対するデータ入出力 管理を実行するデータベース管理サーバと、データ処理 を実行するアプリケーションサーバと、データベースに 対するアクセスを行なうクライアント装置とを有するデ ータ処理システムにおいて、個々のデータ更新ジョブに 対応させてデータ更新開始コマンド発行スケジュールを 設定したコマンド自動発行ファイルと、該コマンド自動 発行ファイルに設定されたコマンド発行スケジュールに 従ってデータ更新開始コマンドを発行するコマンド自動 30 発行手段とを有するデータ更新管理手段を有し、データ 更新管理手段の制御に基づいて、個々のデータ更新ジョ ブの種類に応じたスケジュールに従ってデータベースに 格納されたデータの更新処理を実行する構成を有するこ とを特徴とする。

【0020】さらに、本発明のデータ処理システムにお いて、コマンド自動発行ファイルは、個々のデータ更新 ジョブに対応したデータ更新開始コマンドと、該データ 更新開始コマンドの発行タイミングとして任意の日付間 隔、時間間隔での発行スケジュールを設定可能な構成を 40 有することを特徴とする。

【0021】さらに、本発明のデータ処理システムにお いて、データ更新管理手段は、コマンド自動発行手段に よるコマンド発行の稼動、非稼動日を設定した非稼動力 レンダーファイルを有し、コマンド自動発行手段は、非 稼動カレンダーファイルに設定された非稼動日にはコマ ンド自動発行ファイルに設定されたコマンド発行を停止 する構成を有することを特徴とする。

【0022】さらに、本発明のデータ処理システムは、 データを格納するデータベースを有し、該データベース 50 手段に対するデータ入出力管理を実行するデータベース

管理サーバと、データ処理を実行するアプリケーション サーバと、データベースに対するアクセス可能なクライ アント装置とを有するデータ処理システムにおいて、デ ータベース内に格納するデータのデータ更新制御を実行 するデータ更新制御手段を有し、データ更新制御手段 は、クライアントからのレコード照会時において該レコ ードに設定された更新内容データと、データベースに対 する更新処理開始時におけるデータベース内の対応レコ ードの更新内容データとの比較処理を実行し、両更新内 容データの一致する場合にのみデータベース内のレコー 10 ドの更新処理を実行する構成を有することを特徴とす る。

【0023】さらに、本発明のデータ処理システムにお いて、更新内容データはレコード更新日付データおよび 更新回数データを含み、データ更新制御手段は、クライ アントからのレコード照会時における該レコードのレコ ード更新日付データおよび更新回数データと、データベ 一スに対する更新処理開始時におけるデータベース内の 対応レコードのレコード更新日付データおよび更新回数 データ更新内容データとの比較処理を実行する構成を有 20 バ1041、1042を有し、各種の会計処理をサーバ することを特徴とする。

【0024】さらに、本発明のデータ処理システムにお いて、データ更新制御手段は、クライアントからのレコ ード照会時における該レコードのレコード更新日付デー タおよび更新回数データと、データベースに対する更新 処理開始時におけるデータベース内の対応レコードのレ コード更新日付データおよび更新回数データ更新内容デ ータとが一致した場合、更新処理を実行するとともに、 該更新レコードに対して新たなレコード更新日付データ および更新回数データを設定してデータベースに格納す 30 ることを特徴とする。

[0025]

【発明の実施の形態】本発明のデータ処理システムは、 図1のシステム構成において実現される。図1に示すシ ステムはクライアント装置101,102,103、ア プリケーションサーバ104、およびデータベースサー バ105がネットワーク106に接続されたネットワー ク型のデータ処理システムである。

【0026】本発明のデータ処理システムは、さまざま なデータベースを有するシステムにおいて適用可能であ 40 る。基本的には図1に示すように複数のユーザがアクセ ス可能なデータベースを有する構成において適用可能な ものであり、会計データ処理システム、文書管理システ ム、人事情報管理システム等、様々なデータ処理システ ムにおいて適用できる。以下では、本発明のデータ処理 システムの具体的実施例として図1に示すネットワーク 型システムを会計処理システムとして適用した例につい て説明する。

【0027】クライアント装置101,102,103 は、会計処理システムを利用するユーザ端末装置であ

り、ユーザが所定の会計データを入出力する。例えば、 売上げに関する入金伝票の入力、交通費発生に伴う出金 伝票の入力等、それぞれのユーザ端末装置が配置された 事業所、部署、個人等において発生した会計データを入 力する。クライアント装置101,102,103の各 々は、例えば各事業所単位、各部署単位、あるいは、ユ ーザ単位等、所定の単位に対して割り当てられた装置で あり、それぞれの割り当てられた範囲で発生した会計処 理データが入力される。クライアント装置101,10 2,103は、クライアント装置103に代表して記載 したがGUI機能を有し、ディスプレイ上に各種のデー タ入力画面、データ表示画面を出力可能であり、表示さ れた画面上で会計データの入力が可能である。

【0028】これらクライアント装置101,102, 103は、ネットワーク106を介してアプリケーショ ンサーバ104、およびデータベースサーバ105に接 続されている。

【0029】アプリケーションサーバ104は、ハード ウェアとして例えばPCサーバによって構成されるサー 1041、1042内のアプリケーションプログラムに 従って実行する。さらに、入力あるいは処理データに基 づいてデータベース1052に格納されたデータの更新 処理をデータベースサーバ105に対して要求する。デ ータベースサーバ105は、データベース1052にお けるデータ入出力の管理を実行するデータベース管理サ ーバ1051、および各種会計データを格納したデータ ベース1052を有する。データベース管理サーバ10 51は例えばUNIXマシンあるいはPCサーバによっ て構成される。データベース1052にはクライアント 装置101,102,103において入力されたデー タ、およびアプリケーションサーバ104、データベー スサーバ105において処理されたデータが格納され

【0030】本発明のデータ更新処理について図6を用 いて説明する。図1に示すネットワーク型のデータ処理 システムでは、クライアント装置101~103から新 規データが逐次入力され、これらの新規入力データ、あ るいはクライアントにおいてなされたデータ修正、さら にはアプリケーションサーバによって実行された各種の 会計処理データ等、様々な処理を実行したデータをデー タベースに格納する必要がある。本発明のデータ処理シ ステムは、これらデータの更新処理をスケジュールド・ デレイド・バッチ処理として実行する。図6は、このス ケジュールド・デレイド・バッチ処理を説明したもので ある。

【0031】図6において、クライアント装置601, 602,603は各データベース605,606,60 7に対するアクセスを実行し、データ入力、修正、照会 50 等の各種処理を行なう。図6では理解を容易にするため にデータベースを、仕訳データベース605、元帳デー タベース606、補助簿残高データベース606に分割 して示してあるが、これらは、図1のシステム図ではす べてデータベース1052に相当する。

【0032】図6においてクライアント装置601から 入力された仕訳伝票は、仕訳データベース605に入力 される。本発明のデータ処理システムは入力データの逐 次更新処理は実行されない構成である。従って、データ 入力時はデータのデータベースに対する格納処理のみと なり、更新処理によるデータ入力処理の効率低下は発生 10 しない。

【0033】本発明のデータ更新処理は、スケジュール ド・デレイド・バッチ処理として実行される。すなわ ち、予め定められたスケジュールに従って、データ更新 処理が行なわれる。このスケジュールド・デレイド・バ ッチ処理の設定、および処理の詳細については後段にお いてさらに説明するが、様々な態様の更新処理に対応し て最適な処理スケジュールを組み込むことが可能な構成 となっている。データ更新処理は例えば予め定められた 時間ごとに、所定の更新処理が起動され更新データが生 20 成され、所定のデータベース領域に、図6の例では元帳 残高データベース606、補助簿残高データベース60 7に、それぞれ対応する更新データが格納される。

【0034】クライアント装置602、603は、元帳 残高データベース606、補助簿残高データベース60 7にアクセスし、データをクライアント装置上に出力表 示するが、本発明のデータ処理システムでは、これら出 力データはスケジュールド・デレイド・バッチ処理によ って最適にスケジュール処理された更新データを得るこ とが可能となる。

【0035】以下、本発明のデータ処理システムにおけ るスケジュールド・デレイド・バッチ処理について説明 する。図7は、本発明のデータ処理システムにおけるス ケジュールド・デレイド・バッチ処理を実行する構成、 すなわちデータ更新管理手段を示すブロック図である。 本発明のデータ処理システムにおけるデータ更新処理は ATコマンドの発行に基づいて実行され、このATコマ ンドを、所定のタイムスケジュールに従って発行する制 御を行なうことで所定のタイミングでのデータ更新を可 能にしている。図7に示すデータ更新管理手段の構成は 40 図1のシステムでは、例えばデータベース管理サーバ1 051内に構成される。またはネットワーク106を介 して接続される管理端末によって構成される分散処理構 成としてもよい。

【0036】図7に示すATコマンド自動発行手段70 2は、予め設定されたコマンド自動発行プログラムに従 ってATコマンド701を発行する。図1のシステムで はデータベース1052中のデータの更新を実行するデ ータベース管理サーバ1051の管理のもとに、ATコ マンド発行を起因としてデータ更新処理が開始されるこ 50 削除、変更が容易に行なえる構成となっている。

とになる。

【0037】ATコマンドの発行スケジュールはATコ マンド自動実行ファイル705中に格納されたコマンド 発行スケジュールデータに基づいて行われる。ATコマ ンド自動実行ファイル705へのデータ書き込み、すな わち更新スケジュールの設定は、定例バッチスケジュー リング登録画面707を用いて行われる。図8~11を 用いて更新処理スケジュール登録について説明する。

【0038】図8は定例バッチスケジュール登録画面で ある。本実施例では、登録形態を2つに分類し、毎日、 毎週、毎月定期的にATコマンドを発行させる場合は 「ATコマンド登録」として設定し、未来のある設定日 にATコマンドを発行する、あるいは所定時間間隔ごと のATコマンド発行を設定する場合は「ATコマンド自 動発行ファイル登録」として区分してある。

【0039】図8は、「ATコマンド登録」画面であ り、毎日、毎週、あるいは毎月定期的に発行させるAT コマンドの登録リストが表示されている。登録はコマン ド発行の開始日付、開始時刻、対象となるコマンド情報 を入力して行われる。例えば図8に示すリストのNo. 1は、当日の9:00に「JOBXXX01」のATコ マンドを発行するように設定したものである。No.2 は毎週月曜日の10:00に「JOB002」のATコ マンド発行を設定したものであ。このように各種態様 の、例えば毎日9:00、毎週水曜日12:00、ある いは毎月10日の19:00等、任意の設定スケジュー ルでの更新開始コマンドであるATコマンドの発行設定 ができる。

【0040】ATコマンドはそのデータ更新のジョブ種 30 類によって別々に発行スケジュールを設定可能である。 例えば新規データが頻繁に入力され、更新処理に時間の かからないデータ更新処理ジョブで常に最新情報を保つ 要請の高いデータについては頻繁にデータ更新を行なう ようにATコマンド発行スケジュールを設定し、また、 データ更新の要請が少なかったり、時間を要する更新処 理については例えば1月毎、夜間に処理を実行するよう にその更新処理ジョブを起動させるATコマンドを設定 することが可能であり、処理内容、データ使用態様に応 じた最適なコマンド設定が可能な構成となっている。

【0041】図9に「ATコマンド登録」における各実 行コマンドごとの詳細設定画面を示す。(A)は毎日、 設定された時間にATコマンドを発行し、毎日更新処理 を実行する場合の設定画面であり、(B)は毎週、設定 された曜日、時間にATコマンドを発行し、毎週更新処 理を実行する場合の設定画面であり、(C)は毎月、設 定された日、時間にATコマンドを発行し、毎月の設定 日時に更新処理を実行する場合の設定画面である。これ らの画面によって登録された実行コマンドはリスト化さ れ、図8に示すように一覧表示することができ、登録、

【0042】図10は未来の所定の日にATコマンドを 発行する、あるいは所定時間間隔ごとのATコマンド発 行を設定する場合に用いられる「ATコマンド自動発行 ファイル登録」画面を示した図である。図11に各実行 コマンド毎の詳細設定画面を示す。図11 (A) は、未 来のある日時にATコマンドを発行するように設定する 画面であり、図11 (B) は一定時間間隔ごとに所定の ATコマンドを発行するように設定するための画面であ る。この図の例では19:00から21:00まで30 分間隔で実行コマンド欄に入力されたコマンドが発行さ れるように設定されている。

【0043】このように図8~図11の設定画面で設定 されたATコマンド発行スケジュールは図7で示すAT コマンド自動発行ファイル705に登録され、ATコマ ンド自動発行手段702がATコマンド自動発行ファイ ル705に登録されたスケジュールに従って設定ATコ マンドを発行する。また、図7の「日次処理(毎日)」 ATコマンド703は、ATコマンド自動発行ファイル 705の登録とは無関係に任意の更新処理を任意のタイ ミングで実行可能とするものであり、任意のATコマン ド発行命令を入力可能としたものであり、ATコマンド 自動発行手段702に対してATコマンドの発行を指示 することができる。

【0044】図7に示す非稼動カレンダーファイル70 4にはATコマンドを発行すべき日と発行しない日とを 区別して設定したデータが格納され、SYSLOGファ イル706にはプログラム実行履歴、エラー履歴等のS YSLOGデータが格納される。非稼動カレンダーファ イル704は、非稼動カレンダーファイル登録画面70 9を用いて設定したデータを格納したファイルである。 【0045】非稼動カレンダーファイル登録画面の例を 図12に示す。図12に示すように本発明のデータ処理 システムはATコマンド自動実行ファイル705に登録 されたATコマンド発行の稼動、非稼動を日ごとに設定 することができる。図12は日曜日、および29日、3 0日を非稼動日として設定した例である。

【0046】図7のATコマンド自動発行手段702 は、非稼動カレンダーファイル704において非稼動日 として設定された日に該当する日は、ATコマンド自動 発行ファイル705にコマンド発行が設定されている場 合でもコマンドの発行を停止する。

【OO47】図7に示すATコマンド自動発行リカバリ プログラム708は、何らかの原因でATコマンド自動 発行ファイル705に登録されたATコマンド発行にエ ラーが発生し、更新処理が実行されなかった場合等のリ カバリー処理を実行する手段として機能する。このリカ バリ処理設定は様々な設定が可能であるが、例えば、過 去24時間以内のエラー情報をSYSLOGファイル7 06から取り出して、過去24時間以内に実行されなか ったATコマンドを抽出し、再スケジュールしたATコ 50 る。図14、図15とも各種データ入力を実行する担当

マンドについての再発行指示をATコマンド自動発行手 段702に対して実行するように構成することができ る。

【0048】このように、本発明のデータ処理システム におけるデータ更新は、各種の更新処理を任意のスケジ ユールで設定することが可能であり、各種のデータ更新 ジョブの実行スケジュールを更新ジョブに対応して設定 することができる。例えば頻繁なデータ更新が要請され る更新処理については短いタイムサイクルでのデータ更 新を実行するようにスケジューリングし、また例えば膨 10 大なデータ処理を必要とし長時間の処理となる更新につ いては夜間のみに更新処理を設定するようにスケジュー リングする等、更新処理に応じた最適な更新スケジュー ルを容易に設定することができ、クライアントからのデ ータ入力処理が効率的になり、照会データについても最 新のデータを提供できる可能性が高くなる。

【0049】さらに、本発明のデータ処理システムにお けるクライアント間のデータアクセス競合時の重複更新 エラー回避構成について説明する。先に図1を用いて説 明したように、本発明のデータ処理システムは、複数の クライアントが任意のタイミングでデータベースへアク セスすることが可能であり、2以上のクライアントが同 一のデータに対して同時にアクセスを行なうことが可能 な構成である。図13に1つのデータを2つのクライア ントが呼び出してそれぞれのクライアントが異なる処理 を行なう場合の例を示す。

【0050】図13は、データベースを管理するデータ ベースサーバ1301に対して、2つのクライアント端 末である担当者用端末1302、管理者用端末1303 30 から同一仕訳レコード1037に対するアクセスがあっ た例を示している。担当者用端末1302では、仕訳デ ータに対する金額修正入力処理を実行し、一方管理者用 端末1303では伝票承認入力処理を行なっている。こ れらの修正入力データ、および伝票承認入力データは、 それぞれ別々の処理としてアプリケーションサーバ13 04において処理され、2つの処理が有効な処理として データベースのデータが重複して更新されてしまう可能 性がある。これらについては、従来技術の欄で図4、図 5を用いて説明した通りである。

【0051】本発明のデータ処理システムは、このよう にクライアント端末間で同一データに対する処理が並列 に実行されても、誤ったデータがデータベースに登録更 新されることのない構成を実現したものである。

【0052】図13で説明したような担当者用端末と管 理者用端末との間で同一データに対して異なる処理が行 なわれた場合の本発明のデータ処理システムにおける処 理シーケンスを図14、図15を用いて説明する。

【0053】図14は、先に従来例の欄で説明した図4 に対応し、図15は従来例の欄で説明した図5に対応す

者用端末、入力データに対する承認処理を行なう管理者 用端末、伝票修正処理を実行してデータベースに対する データ格納処理を実行するアプリケーションサーバ、さ らに会計データを格納したデータベースを示し、(1) から(4)までの処理が順次時系列で実行されるもので ある。

【0054】図14の処理について説明する。図14に おいて、まず(1)において、担当者用端末がデータベ ースから修正対象となる伝票データを取り出し、(2) で金額修正を行なう。修正されたデータはアプリケーシ ョンサーバに転送されて、伝票修正処理が実行されてデ ータベースに格納される。次に (3) において、管理者 用端末がデータベースから未承認伝票を取り出して、

(4) においてこの未承認伝票の承認入力を行ない、承 認データをアプリケーションサーバに転送してアプリケ ーションサーバは伝票データに対する承認処理を行なっ て、この承認済みデータを更新レコードとしてデータベ ースに格納する。このような処理手順においては、従来 例で説明した図4と同様何ら問題は発生しない。

【0055】次に、図15の処理について説明する。図 15では担当者用端末と管理者用端末とが同一データに 対してほぼ同時にそれぞれの処理を行なった場合の例を 2つ示している。図15 (A) は、ステップ(1) の担 当者用端末の修正伝票データの照会処理と、ステップ

(3) の修正処理との間に、管理者用端末が同じレコー ドである同じ修正伝票データに対する照会処理、すなわ ちステップ(2)の処理を実行した場合である。このケ ースにおいて、管理者用端末における伝票承認は、担当 者において修正された伝票に対してではなく、修正前の 5 (A) で説明したようにデータベースに格納される承 認済みの伝票データは、管理者が承認した金額とは異な るものとなってしまう。

【0056】図15に示す本発明のデータ処理システム では、データベースに格納される各データに更新日時と 更新回数データを付加した構成となっている。本発明の データ処理装置では、データ更新制御手段がデータベー スに対するデータ登録管理を実行し、これらの更新日時 と更新回数データの比較処理を実行する。図1に示すネ ース管理サーバ1051がデータ更新制御手段として機 能し、各データの更新日時および更新回数のチェックを 行ない、データベースに格納された最新データの更新回 数、更新データと不一致データの登録実行を拒否する。 データ更新制御手段は、データベースに登録済みのデー タと一致する「更新日時」と「更新回数」とを有する更 新要求データについてのみ更新を行ない、この更新デー タの登録の際に新たな「更新日時」と「更新回数」を設 定して最新データとして登録を行なう。

【0057】図15(A)の処理シーケンスについて説 50

14

明する。図15 (A) のステップ (1) 担当者用端末の 修正伝票データの照会処理では、更新日時が「03/0 1, 11:10:00]、更新回数が「2」の伝票デー タが担当者用端末において呼び出される。ステップ (2) では更新日時が「03/01, 11:10:0 0 | 、更新回数が「2 | の全く同じ伝票データが管理者 用端末によって呼び出される。

【0058】ステップ(3)では担当者用端末によって

金額を修正するデータ入力が行なわれ、アプリケーショ ンサーバにおいて金額修正処理が実行されて、データベ ースのアップデート、すなわち更新処理が実行される。 このデータベースにおけるデータ更新処理の際、新たな 登録データの更新日時が設定される。担当者用端末にお いて更新がなされた時間を示す新たな更新日時「03/ 01.11:20:00 が設定され、更新回数として 旧データの「2」に1が加算され「3」が設定される。 【0059】データベース管理サーバは、データ更新の 際に、照会処理を行なった際の伝票データの更新日時お よび更新回数データと、データベースに格納されている 20 対応する伝票データの更新日時および更新回数データと を照会する処理を実行して、両データの同一性が確認さ れた後、更新処理、すなわち更新データのデータベース

に対する格納が行われる。

【0060】図15 (A) に示すステップ (4) の処理 は、管理者用端末における伝票承認処理であるが、デー タベース管理サーバはこの承認データに基づく更新可否 判定を行なう。管理者用端末のデータ照会時(ステップ (2) の処理) の伝票データに付加された更新日時は 「03/01,11:10:00」、更新回数は「2」 であるのに対し、現在データベースに格納されている対 応伝票は、すでに担当者用端末での金額修正処理が行な われ、新たな更新日時「03/01,11:20:0 0」、更新回数「3」が設定されている。従って、管理 者用端末の照会時の伝票データと、データベースに格納 された伝票データの更新日時、更新回数データが不一致 となるので、管理者用端末において承認処理された伝票 は、データベースの更新処理対象から排除され、例えば 修正不可のメッセージが管理者用端末に伝えられる。従 って、ステップ(4)の処理実行後も、データベースに ットワーク型データ処理システムでは、例えばデータベ 40 はステップ (3) の担当者用端末で金額修正処理が実行 されたデータが有効な最新データとして保持される。

> 【0061】次に、図15 (B) に示す処理シーケンス について説明する。図15(B)におけるステップ

> (1) の担当者用端末の修正伝票データの照会処理で は、更新日時が「03/01,11:10:00」、更 新回数が「2」の伝票データが担当者用端末において呼 び出される。ステップ(2)では更新日時が「03/0 1, 11:10:00]、更新回数が「2」の全く同じ 伝票データが管理者用端末によって呼び出される。

【0062】ステップ(3)では管理者用端末によって

伝票データの承認処理が実行されて、データベースのア ップデート、すなわち更新処理が実行される。このデー タベースにおけるデータ更新処理の際、新たな登録デー タの更新日時が設定される。管理者用端末において更新 がなされた時間を示す新たな更新日時「03/01,1 1:20:00」が設定され、更新回数として旧データ の「2」に1が加算され「3」が設定される。

【0063】データ更新の際には、データベースサーバ において照会処理を行なった際の伝票データの更新日時 および更新回数データと、データベースに格納されてい 10 る対応伝票データの更新日時および更新回数データとの 照会処理が実行されて、両データの同一性が確認された 後、更新処理が行われる。このステップ(3)の処理の 場合、管理者用端末において照会された際の伝票デー タ、即ちステップ(2)の時点の伝票データ更新日時 と、更新回数データと、データベースに格納された最新 の伝票データ更新日時と、更新回数データとの比較が実 行され、両データは一致するので、ステップ(3)にお ける管理者用端末の承認処理データが更新可と判定さ れ、データベースに最新データとして登録される。この 際に新たな更新日時と、更新回数データが書き込まれ る。

【0064】図15(B)に示す(4)の処理は、担当 者用端末における金額修正処理であるが、データベース 管理サーバがこの修正データに関してデータベース中の 対応データとの更新日時および更新回数データとの比較 処理を行なう。担当者用端末のデータ照会時(ステップ (1)の処理)の伝票データに付加された更新日時は 「03/01, 11:10:00」、更新回数は「2」 であるのに対し、現在データベースに格納されている対 30 レコードがデータベースに更新データとして格納される 応伝票は、すでに管理者用端末での承認処理が行なわ れ、新たな更新日時「03/01,11:20:0 0」、更新回数「3」が設定されている。従って、担当 者用端末の照会時の伝票データと、データベースに格納 された伝票データの更新日時および更新回数データが不 一致となるので、担当者用端末において金額修正処理さ れた伝票は、データベースの更新処理対象から排除さ れ、例えば修正不可のメッセージが担当者用端末に伝え られる。従って、(4)の処理実行後も、データベース には(3)の承認処理が実行されたデータが有効な最新 データとして保持される。

【0065】図15で示したデータ更新例は、1件の伝 票データについての更新処理についての例であるが、多 数の伝票データをまとめた明細レコードをまとめて更新 したり、あるいは伝票データ、あるいは明細レコードを 新規に追加したりする処理においても、図15と同様の 更新日時および更新回数データの比較による更新可否判 定および、更新レコードに対する新たな更新日時および 更新回数データ設定処理が実行される。

【0066】データベース中に格納されるレコードに対 50 高くなる

して設定されるデータ内容を図16に示す。図16に示 すように各レコードに対して、その作成日付、作成プロ グラムID、作成端末ID、作成ユーザIDのオリジナ ルデータに関するデータの他に更新日付、更新プログラ ムID、更新端末ID、更新ユーザID、さらに更新回 数等、データ更新に関するデータが設定される。

【0067】図17にデータベース中に記録されたレコ ード・サンプルとして従業員立替金テーブルを示す。デ ータベース中には様々な会計処理項目ごと、様々なデー タファイルが格納されており、この図17に示すテーブ ルはその一部のサンプルを示すものである。図17のデ ータには伝票の識別子となるたとえば仕訳No. の他に 図16で説明した作成日付、作成プログラム ID、作成 端末ID、作成ユーザID、更新日付、更新プログラム ID、更新端末ID、更新ユーザID、更新回数等のデ ータが付加されている。

【0068】データベース管理サーバはクライアントか らの取得レコードに関する上記データ中、少なくともレ コード識別子に対応させて更新日時データおよび更新回 数データをメモリに記憶し、クライアントから、あるい はアプリケーションサーバを介してデータ更新要求のあ った時点で、再度データベース中の対応レコードの更新 日時データおよび更新回数データを読取り、メモリに記 憶した照会時の更新日時データおよび更新回数データと 比較して一致した場合にのみデータ更新処理を実行し、 不一致の場合は、更新要求に対するエラーメッセージ転 送処理を実行する。本構成により、同一レコードに対す る異なる処理が複数のクライアントによって実行された 場合であっても適切なデータ更新が可能になり、誤った 事態を排除することができる。

【0069】以上、特定の実施例を参照しながら、本発 明について詳解してきた。しかしながら、本発明の要旨 を逸脱しない範囲で当業者が該実施例の修正や代用を成 し得ることは自明である。すなわち、例示という形態で 本発明を開示してきたのであり、限定的に解釈されるべ きではない。本発明の要旨を判断するためには、冒頭に 記載した特許請求の範囲の欄を参酌すべきである。

[0070]

【発明の効果】以上説明したように、本発明のデータ処 理システムによれば、任意のスケジュールで各種の更新 処理を自動実行するように設定することが可能であり、 例えば頻繁なデータ更新が要請される更新処理について は短いタイムサイクルでのデータ更新スケジュールを設 定し、膨大なデータ処理を必要とする更新については例 えば夜間更新処理を設定する等、更新処理内容に応じた 最適な更新スケジュールを容易に設定することができ、 クライアントからのデータ入力処理が効率的になり、照 会データについても最新のデータを提供できる可能性が

【0071】さらに本発明のデータ処理システムによれば、データベースに格納するレコードに対応させて更新日時データおよび更新回数データを格納する構成とし、データ更新要求の際に、データ照会時の更新日時データおよび更新回数データとデータベース中の対応レコードの更新日時データおよび更新回数データを比較し、一致した場合にのみデータ更新処理を実行する構成としたので、誤ったレコードがデータベースに更新データとして格納されることなく、適切な更新処理が実現される。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明に係るデータ処理システムのシステム 構成例を示す図である。

【図2】 従来のデータ処理システムにおける更新処理 の問題点を説明する図(その1)である。

【図3】 従来のデータ処理システムにおける更新処理 の問題点を説明する図(その2)である。

【図4】 従来のデータ処理システムにおける更新処理 の問題点を説明する図(その3)である。

【図5】 従来のデータ処理システムにおける更新処理 の問題点を説明する図(その4)である。

【図6】 本発明のデータ処理システムにおけるデータ 更新処理を説明する図である。

【図7】 本発明のデータ処理システムのデータ更新処理におけるATコマンド発行構成を説明するブロック図である。

【図8】 本発明のデータ処理システムのデータ更新処理におけるATコマンド登録画面を説明する図(その1)である。

【図9】 本発明のデータ処理システムのデータ更新処理におけるATコマンド登録画面を説明する図(その2)である。

【図10】 本発明のデータ処理システムのデータ更新 処理におけるATコマンド登録画面を説明する図(その 3)である。

【図11】 本発明のデータ処理システムのデータ更新 処理におけるATコマンド登録画面を説明する図(その 4)である。

【図12】 本発明のデータ処理システムのデータ更新

処理における非稼動カレンダー登録画面を説明する図で ある。

【図13】 データ処理システムにおける重複更新処理 を説明する図である。

【図14】 本発明のデータ処理システムのクライアント競合のデータ更新処理の例(その1)を説明する図である。

【図15】 本発明のデータ処理システムのクライアント競合のデータ更新処理の例(その2)を説明する図で ある。

【図16】 本発明のデータ処理システムのデータベース内レコードのデータフィールドを説明する図である。

【図17】 本発明のデータ処理システムのデータベース内レコードのサンプルを示した図である。

【符号の説明】

101, 102, 103 クライアント装置

104 アプリケーションサーバ

105 データベースサーバ

106 ネットワーク

20 1041, 1042 サーバ

1051 データベース管理サーバ

1052 データベース

201, 202, 203 クライアント装置

205 仕訳データベース

206 元帳残高データベース

207 補助簿残高データベース

301,302,303 クライアント装置

305 仕訳データベース

306 元帳残高データベース

30 307 補助簿残高データベース

601,602,603 クライアント装置

605 仕訳データベース

606 元帳残高データベース

607 補助簿残高データベース

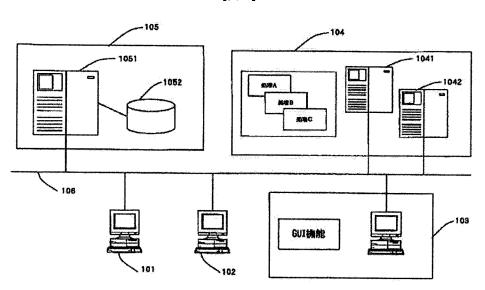
702 ATコマンド自動発効手段

704 非稼動カレンダーファイル

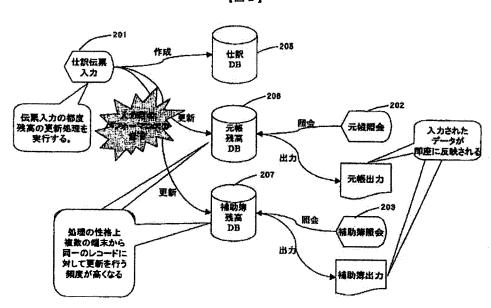
705 ATコマンド自動発効ファイル

706 SYSLOGファイル

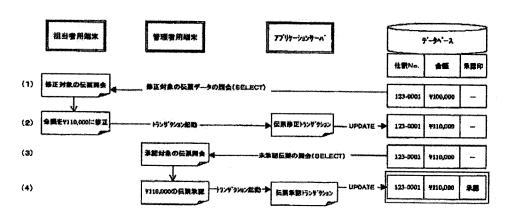
【図1】



【図2】



[図4]



【図3】

夜間パッチ更新

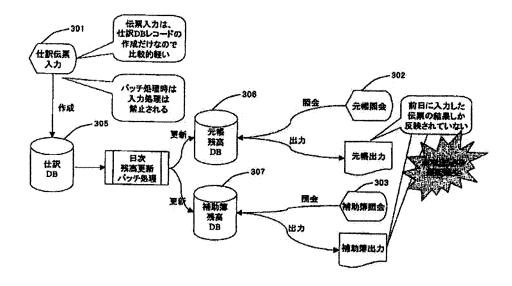
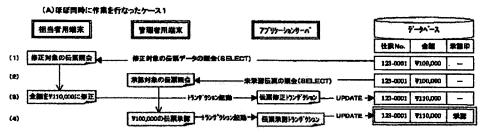
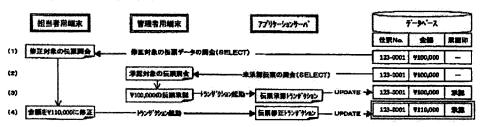


図5



(B)保証関時に作業を行なったケース2



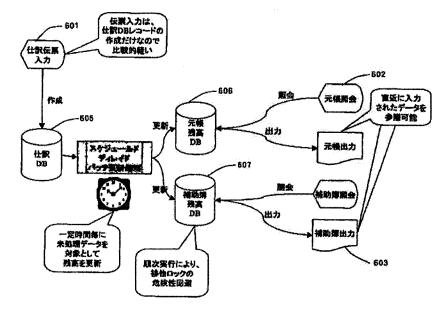
【図16】

データベース内レコードデータフィールド

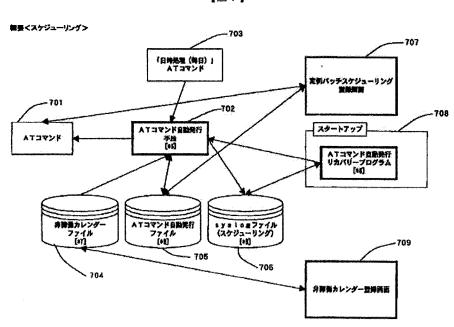
***************************************	フィールドネーム	日本語フィールドネーム	1
1	SYSDELF	削除フラグ	ブランク:未削除 1:削除挟み
2	SYSCDATE	作成日付	レコード作成日時
3	SYSCPGM	作成プログラムID	レコード作成プログラム I D
4	SYSCIERM	作成填末 I D	レコード作成端末
5	SYSCUSER	作成ユーザID	レコード作成ユーザ
6	SYSUDATE	更新日付	レコード更新日
7	SUSUPGM	更新プログラムID	レコード作製プログラム I D
8	SYSUTERM	更新端末ID	レコー・ド更新選求
9	SYSUUSER	更新ユーザID	レコード更新ユーザ
10	SYSUCNT	更新回数	レコード更新回数

【図6】

スケジュールド・ディレイド・パッチ



【図7】



ATコマンド登録

【図8】

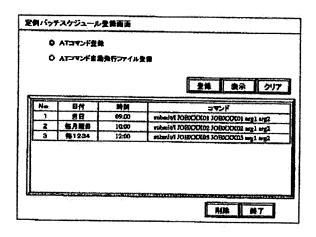
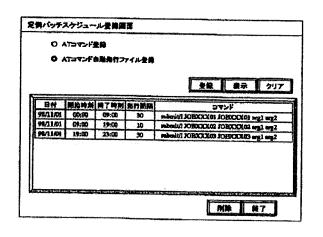


図9]

(A)	実行コマンド オブション	subschof 301830	XXX JOBACCKEI Ngl agž
(A)	GRO ERO		09 00
	ОВЛ		全株 キャンセル
	ATコマンド党員		The state of the s
	責行コマンド	mhaivi X0100	CKS: JOHXXXXI wgi wg2
(B)	*7200	WD, DH	NH.
	04B	月曜日 火曜日 水曜日	99 00
	OWA	<u> </u>	★ キャンセル
	ATコマンド登録		
	演行コマンド	**************************************	COM JOBSCHAM augt mg2
(C)	*7'NO	WB. 64	MM
	O##	1 2 3 4	99 60
	0##	1	10 445ta

【図10】



【図12】

身権勢力レン	/ゲー張月								
	19994	F4月							
	月	火	*	*	±	±	B		
				1	2	3			
	5	6	7	8	9	10			
	12	13	14	15	18	17			
	19	20	21	22	23	24			
	26	27	28				*****		
			動用	JC	次月				
	通力	ARM	JC	22	JL	クリア		#7	
		*********	*****						

【図11】

ļ	ATコマンド自発発行ファ	イル会議					
	東行コマンド mulmini JOBNOCO JOBNOCO ved mg2						
	○ 本集日代 ○ 一更時間開展	06 00	参議 キャンセル				

	ATコマンド合助角行ファ	イル登集
	-	sebasivi POERCEOL IOERCOCOL ergi, argž
	*7280	7
(B)	OREDA O-MINIS	19 00 50 #
		20 90 乗物 キャンセル

【図13】

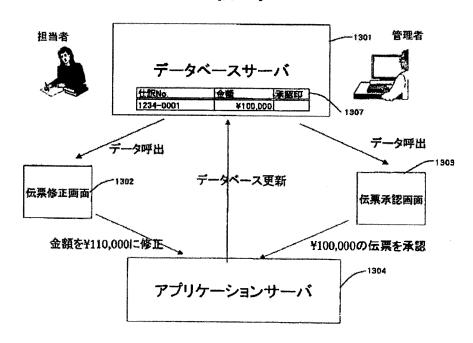
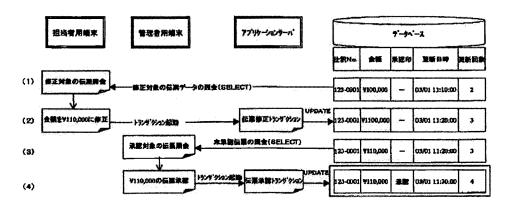
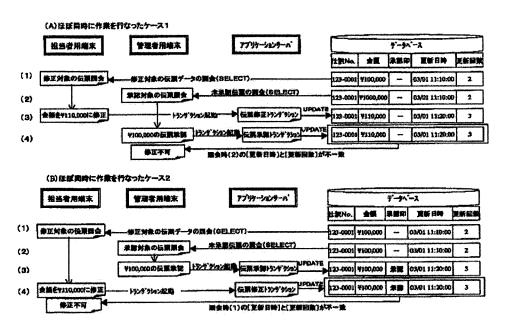


図14]



【図15】



【図17】

門線 フラク・	作成日付	作成7*107*34 ID	作成堆来ID	作成ユー	更新目付	更新7°19'54 ID
	19981106181729	AcEW100	HIKIDA	Actuser	19990218182349	Acew600
	19981107121210	AcEW100	HIKIDA	Actuser	19990320100214	Acew600
	19981201153215	AcEW220	HIKIDA	Actueer	19990402110235	Assw100
:	:	:	:	:	:	

更新端末ID	更新3-5°	更新回數	会社コード	性釈No.	信期機類	::
HIKIDA	Actuser	1	ACT	901-9811-0004	9	
HIKIDA	Actusor	2	ACT	901-9811-0012	9	
HIXIDA	Actuser	1	ACT	901-9902-0003	8	
:	•	:	1	2	1 :	1,,